

---

Preprint No. M 17/06

**About circuits in finite lattices - Über  
Kreise in endlichen Gittern**

Peter E. John

Juli 2017

**URN:** urn:nbn:de:gbv:ilm1-2017200370

---

**Impressum:**

Hrsg.: Leiter des Instituts für Mathematik  
Weimarer Straße 25  
98693 Ilmenau  
Tel.: +49 3677 69-3621  
Fax: +49 3677 69-3270  
<http://www.tu-ilmenau.de/math/>

# About circuits in finite lattices - Über Kreise in endlichen Gittern

Peter E. John  
Institut für Mathematik  
der TU Ilmenau

Schlüsselwörter: Kreislängen, zyklische Gruppen, gerichtete Graphen

Der hier zu behandelnde Sachverhalt resultiert aus Untersuchungen zu toroidalen Strukturen.

## 1) Grundlegende Begriffe und Definitionen

Gegeben sind die natürlichen Zahlen  $a, b, c \geq 1$ . Mit  $G = G(a, b, c)$  werde ein  $a$ - $b$ - $c$ -Gitter bezeichnet, das mit einem kartesischem Koordinatensystem  $K(O; i, j, k)$ ,  $O$  als Ursprung und den  $i$ -,  $j$ - und  $k$ -Achsen, versehen ist. Die Menge der Gitterpunkte von  $G$  sei  $\mathbf{P} = \mathbf{P}(G) = \mathbf{P}(a, b, c) = \{(i, j, k); 1 \leq i \leq a, 1 \leq j \leq b, 1 \leq k \leq c\}$ .  $\Delta = \Delta(G)$  gibt die Dimension und  $n = n(\mathbf{P})$  die Anzahl der Punkte von Gitter  $G$  an.

Spezielle Gitter sind:

Gitter  $G(1, 1, 1)$  hat genau einen Punkt  $(1, 1, 1)$ .

Ist  $a \geq 2$ , so ist für  $G(a, 1, 1) =: G(a)$  mit der Dimension  $\Delta = 1$ ,

für  $a, b \geq 2$  sind  $G(a, b, 1) =: G(a, b)$  und  $\Delta = 2$ ,

und mit  $a, b, c \geq 2$  ist  $G = G(a, b, c)$  und  $\Delta = 3$ .

Die Punktmengen  $\mathbf{P}(a) = \{i; 1 \leq i \leq a\}$  und  $\mathbf{P}(a, b) = \{(i, j); 1 \leq i \leq a, 1 \leq j \leq b\}$  von Gitter  $G(a)$  bzw.  $G(a, b)$  sind Teilmengen der Menge  $\mathbf{P} = \mathbf{P}(a, b, c)$ .

Neben Gitter  $G$  mit Dimension  $\Delta$  wird eine Vorschrift  $V = V_\Delta$  benötigt, die einem aus der Menge  $\mathbf{P}(G)$  gewählten Punkt  $p$  einen Punkt  $p'$  der Menge  $\mathbf{P}(G)$  zuordnet, kurz:  $p \rightarrow p'$ . Punkt  $p'$  heiße *Nachfolger* von  $p$  und  $p$  werde *Vorgänger* von  $p'$  genannt.

Eine Vorschrift  $V$  für Gitter  $G$  heiße *linear*, falls deren Koordinaten lineare Funktionen in  $i, j$  bzw.  $k$  sind. Für  $\Delta = 3$  mit Gitter  $G = G(a, b, c)$  und  $1 \leq d, d' \leq a, 1 \leq e, e' \leq b$  und  $1 \leq f, f' \leq c$  ist diese gegeben zu:

Startpunkt  $p = (i, j, k)$  wird verbunden mit

$p' = (d'i + d, j, k)$ , falls  $d'i + d \leq a$ , mit

$p' = (d'i + d, e'j + e, k)$ , falls  $d'i + d > a$  und  $e'j + e \leq b$ , bzw. mit (V3)

$p' = (d'i + d, e'j + e, f'k + f)$ , falls  $e'j + e > b$  und  
ansonsten  $(\text{mod } a)$ ,  $(\text{mod } b)$  und  $(\text{mod } c)$  rechnen.

Setzt man in (V3) z.B.  $d = d' = a, e = e' = b$  und  $f = f' = c$ , so hat Punkt  $p$  von  $\mathbf{P}(a, b, c)$  den Nachfolger  $p' = (a, b, c)$  und  $p'$  hat alle Punkte von  $\mathbf{P}(a, b, c)$  als Vorgänger.

Vorschrift  $V$  für Gitter  $G$  heiße *einfach*, falls die Koeffizienten  $d' = e' = f' = 1$  sind.

In dieser Arbeit beschränken wir uns auf einfache Vorschriften, wobei z.B. für  $\Delta = 3$  die Vereinigung von  $G$  mit  $V$  als  $GV := (a, d; b, e; c, f)$  gesetzt wird.

Es wird in einem Punkt  $p \in \mathbf{P}(G)$  gestartet und nach endlich vielen Schritten wird wieder Punkt  $p$  erreicht, also  $p \rightarrow p' \rightarrow p'' \rightarrow p''' \rightarrow \dots \rightarrow p$ . Das Resultat ist ein Kreis  $C = C(\text{GV}: p)$  und  $p = p(C)$ .  $\mathbf{P}(C)$  sei die Menge der nach Vorschrift V durchlaufenen Punkte von Gitter  $G$ , in der Punkt  $p$  enthalten ist. Ist  $\mathbf{P}(C) = \mathbf{P}$ , so hat man genau einen Kreis  $C$ .

Ist  $\mathbf{P}(C) \neq \mathbf{P}$ , so wählt man einen Punkt  $p^* \in \mathbf{P} - \mathbf{P}(C)$  und erhält mit Vorschrift V einen zu Kreis  $C$  „parallelen Kreis“  $C^* = C(\text{GV}: p(C^*))$ , usw. ..., bis jeder Punkt von  $\mathbf{P}$  in einem Kreis angetroffen wird. Das Ergebnis ist eine Menge von Kreisen gleicher Länge, die alle Punkte von  $G$  überdecken (siehe auch Bemerkung 2).

Somit wird durch Vorschrift V das Gitter  $G$  auf sich selbst abgebildet, kurz  $G \rightarrow G$ .

In dieser Arbeit interessiert die Länge eines Kreises  $C$  in Abhängigkeit von GV.

## 2) Die Länge eines Kreises $C = C(\text{GV}: p = p(C))$

Die Anzahl der Gitterpunkte von Kreis  $C$  werde als Länge  $l(C)$  von  $C$  bezeichnet. Hier werden die Fälle  $\Delta = \Delta(G) = 1, 2, 3$  behandelt, wobei die Länge  $l(C)$  im Falle  $\Delta = 3$  mit verschiedenen Vorschriften untersucht wird.

Die Beispiele dazu sind so gewählt, dass die Koordinatenangabe eines Gitterpunktes ohne Klammern und Kommatas erfolgt.

### 2.1) $\Delta = 1$ : $\text{GV} = (a, d)$

Startpunkt  $p = i$  wird verbunden mit

$$p' = i + d \pmod{a}. \quad (\text{V1})$$

Nach höchstens  $a$  Schritten ist man wieder beim Punkt  $p = i$  angelangt. Die Länge eines so gebildeten Kreises  $C = C(a, d: p)$  werde mit  $l(C) =: l(a, d)$  bezeichnet. Ist  $\delta = g(a, d)$  der größte gemeinsame Teiler der beiden Zahlen  $a$  und  $d$ , so sind  $a' = a/\delta$  und  $d' = d/\delta$ . Damit gilt der einfache

#### Satz 1:

$$l(C) = l(a, d) = l(a', d') = l(a', 1) = a'. \quad (1)$$

#### Bemerkung 1:

Da  $a'$  und  $d'$  teilerfremd sind kann  $l(a', d')$  auch durch  $l(a', 1)$  ersetzt werden.

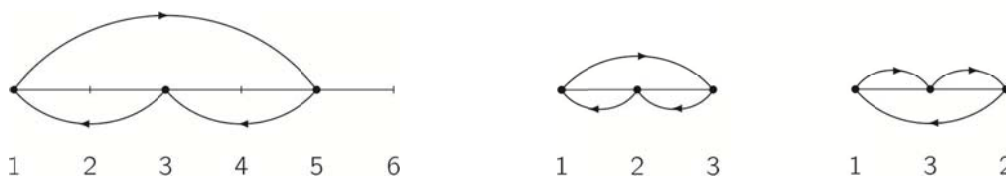


Abb. 1 Kreis  $C(6, 4: 1)$  und Kreis  $C'(3, 2: 1)$

#### Beispiel 1 (Abb. 1):

Gegeben sind  $G(a = 6)$  und V1 mit  $d = 4$ , womit  $\text{GV} = (6, 4)$  vorliegt. Die Länge  $l(C) = l(6, 4)$  ist nach (1) gegeben zu  $l(C) = l(3, 2) = 3$ . In GV ergibt sich, bei  $p = 1$  beginnend der Kreis  $C = C(6, 4: 1)$  zu:  $1 \rightarrow 5 \rightarrow 3 \rightarrow 1$ . Da hier  $\delta = g(6, 4) = 2$  ist, kann GV in (zwei)  $G'V = (3, 2)$  überführt werden und somit der Kreis  $C = C(6, 4: 1)$  in den Kreis  $C' = C(3, 2: 1)$  mit der Punktfolge  $1 \rightarrow 3 \rightarrow 2 \rightarrow 1$  übergeht.

In allen weiteren Fällen wird vorausgesetzt, dass  $g(a, d) = g(b, e) = g(c, f) = 1$  ist.

2.2)  $\Delta = 2$ :  $GV = (a, d; b, e)$

Startpunkt  $p = (i, j)$  wird mit

$p' = (i + d, j)$  verbunden, falls  $i + d \leq a$ , und mit (V2)

$p' = (i + d, j + e)$ , falls  $i + d > a$ ,  $i + d \pmod{a}$  und  $j + e \pmod{b}$  sind.

Nach höchstens  $ab$  Verbindungen gelangt man zum Ausgangspunkt  $p = (i, j)$  zurück und hat somit einen Kreis  $C = C(GV: p)$  der Länge  $l(C) =: l(a, d; b, e)$ .

Bemerkung 2:

Wird Punkt  $p^\# = (i^\#, j^\#) \in P(a, b)$  als Anfang gewählt, so ergibt sich ein Kreis  $C^\# = C(a, d; b, e; p(C^\#))$ , der die gleiche Länge wie Kreis  $C$  hat, also  $l(C) = l(C^\#)$ . Denn ist Punkt  $(i^\#, j^\#)$  in Kreis  $C$  enthalten, so  $C = C^\#$ . Ist Punkt  $(i^\#, j^\#)$  nicht in  $C$ , dann geht Kreis  $C^\#$  mittels der Verschiebung  $(i^\# - i, j^\# - j)$  unter Beachtung von  $i^\# - i \pmod{a}$  und  $j^\# - j \pmod{b}$  aus Kreis  $C$  hervor. Beide Kreise sind dann „parallel“ im Gitter  $G(a, b)$ .

Satz 2:

Die Länge von Kreis  $C = C(GV: p(C))$  errechnet sich zu

$$l(C) = l(a, d; b, e) = l(ab, d) = ab' \quad \text{und} \quad b' = b/g(b, d). \quad (2)$$

Beweis:

Ähnlich wie beim linearen Fall kann bei  $C = C(a, d; b, e; p(C))$  von  $G = G(a, b)$  vorgegangen werden.

Die Zahlen  $a, d$  bzw.  $b, e$  sind teilerfremd. Die Spalten von  $G$  werden zu einem neuen Gitter  $G'$  umgeordnet: für  $k = 0, 1, \dots, b-1$  wird die  $(1 + ke)$ -te Spalte von  $G$  zur  $(1 + k)$ -ten Spalte von  $G'$ ; man beachte  $1 + ke \pmod{b}$ . Deshalb kann Kreis  $C$  auch durch den Kreis  $C' = C(a, d; b, 1; p(C'))$  ersetzt werden, der die gleiche Länge wie Kreis  $C$  hat, also  $l(C) = l(C')$ .

Jetzt können die  $ab$  Punkte von  $G'$  in eine lineare Anordnung  $L^* = L(n^*, t^*)$  überführt werden, wobei ohne Beschränkung der Allgemeinheit z.B.  $p = (i = 1, j = 1)$  gesetzt werde. Man erhält so die eindimensionale Anordnung aller Punkte von  $P(a, b)$ :  $(1, 1) \rightarrow \dots \rightarrow (a, 1) \rightarrow (1, 1 + e) \rightarrow \dots \rightarrow (a, 1 + e) \rightarrow (1, 1 + 2e) \rightarrow \dots \rightarrow (1, 1 + (b-1)e) \rightarrow \dots \rightarrow (a, 1 + (b-1)e)$ . Der Kreis  $C'$  von  $G'$  ist in den Kreis  $C^* = C(a^*, d^*; p(C^*))$  übergegangen, wobei  $a^* = ab$  und  $d^* = d$  sind.

Somit ist  $l(C^*) = l(C')$ . (3)

Wegen (1), (V2) und (3) findet man schließlich für die Länge  $l(C)$  von Kreis  $C$

$$l(C) = l(C^*) = l(a^*, d^*) = l(ab, d) = ab/g(ab, d) = ab/g(b, d) = ab' \quad \text{und} \quad b' = b/g(b, d). \quad \odot$$

Folgerung:  $l(a, d; b, e) = l(a, d; b, 1)$ . (4)

Bei der Berechnung von  $l(C) = l(a, d; b, e)$  ist somit „von rechts nach links“ vorzugehen. Deshalb führen wir eine neue Kreisverknüpfung ein: In einem  $u$ - $x$ -Gitter  $G(u, x)$  sei der Kreis  $C_3 = C(u, v; x, y; p(C_3))$  gegeben, wobei  $u, v, x, y$  natürliche Zahlen sind, die folgenden Bedingungen genügen:  $2 \leq u, x$ ,  $1 \leq v < u$ ,  $1 \leq y < x$  und  $u, v$  sowie  $x, y$  teilerfremd. Der Kreis  $C_3$  ist somit das Resultat einer Verknüpfung der beiden Kreise  $C_1 = C(u, v; p(C_1))$  und  $C_2 = C(x, y; p(C_2))$  auf dem Gitter  $G(u, x)$ , und unter Beachtung von (V2). Hierbei setze man  $p(C_3) = p(C_2)p(C_1)$ . In die Berechnung von  $l(u, v; x, y)$  des Kreises  $C_3$  geht diese Kreisverknüpfung „von rechts nach links“ mit dem Zeichen „ $\Leftarrow$ “ ein:

$$l(u, v; x, y) = l((u, v) \Leftarrow (x, y)). \quad (\Leftarrow)$$

Und mit Satz 2 ist  $l((u, v) \Leftarrow (x, y)) = l(ux, v) = l(ux', v')$ , wobei  $x' = x/g(v, x)$  und  $v' = v/g(v, x)$  sind.

### Bemerkung 3:

Man erkennt sofort, dass diese Verknüpfung im allgemeinen nicht kommutativ ist.

Für  $\underline{C} = C(b, e; a, d; p(\underline{C}))$  und  $C = C(a, d; b, e; p(C))$  gilt trivialerweise:

$l(\underline{C}) = l((b, e) \Leftarrow (a, d)) = l((a, d) \Leftarrow (b, e)) = l(C)$  genau dann, wenn  $g(a, e) = g(b, d)$ .

### Bemerkung 4:

Sind  $p, q \geq 1$  natürliche Zahlen, so berechnet sich die Länge des Kreises  $C = C(ap, dp; bq, eq; p)$  im Gitter  $G(ap, bq)$  nach der Formel  $l(ap, dp; bq, eq) = l(a, d; b, e)$ . (6)

Hier kann die Punktmenge  $P(ap, bq)$  von Gitter  $G(ap, bq)$  in paarweise disjunkte Teilmengen  $P_{ij'} = P_{ij'}(a, b) = \{(i' + kp, j' + lq); k = 0, \dots, a-1, l = 0, \dots, b-1\}$  zerlegt werden, wobei  $i' = 1, \dots, p, j' = 1, \dots, q$  sind. Jeder Menge  $P_{ij'}$  kann ein Gitter  $G_{ij'} = G_{ij'}(a, b)$  zugeordnet werden und Kreis  $C$  wird in genau einem  $pq$  Gitter, sagen wir  $G(a, b)$ , angetroffen.

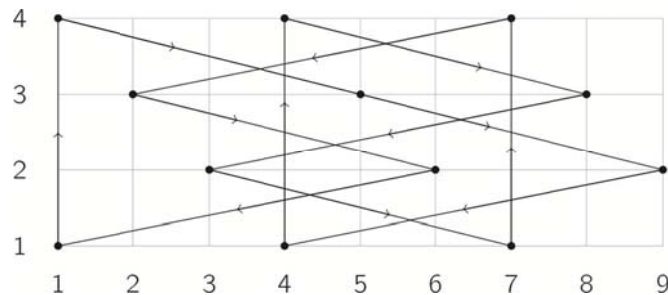


Abb. 2.1 Kreis  $C = C(4, 3; 9, 4; p = 11)$

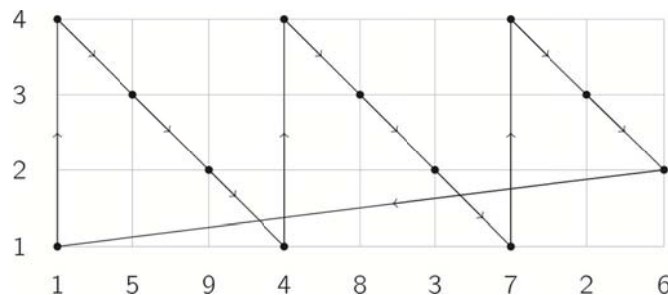


Abb. 2.2 Kreis  $C'$

### Beispiel 2 (Abb. 2):

Gegeben sei das Gitter  $G(4, 9)$ , Vorschrift V2 mit  $d = 3, e = 4$  und damit ein Kreis  $C = C(4, 3; 9, 4; p)$ .

Die Punktfolge von  $C$  ist, bei  $p = 11$  beginnend:

$11 \rightarrow 41 \rightarrow 35 \rightarrow 29 \rightarrow 14 \rightarrow 44 \rightarrow 38 \rightarrow 23 \rightarrow 17 \rightarrow 47 \rightarrow 32 \rightarrow 26 \rightarrow 11$ .

In Abb. 2.2 ist Kreis  $C = C'$  im Gitter  $G' = G'(4, 9)$  nach der Spaltenumordnung zu sehen; die eindimensionale Anordnung wird deutlich.

Die Länge  $l(C)$  des Kreises  $C$  ergibt sich zu  $l(C) = l(C') = l(4 \cdot 9, 3) = l(4 \cdot 3, 1) = 12$ .

### 2.3) $\Delta = 3$ : $GV = (a, d; b, e; c, f)$

2.3.1) Startpunkt  $p = (i, j, k)$  wird verbunden mit

$p' = (i + d, j, k)$ , falls  $i + d \leq a$ , mit

$p' = (i + d, j + e, k)$ , falls  $i + d > a$  und  $j + e \leq b$ , bzw. mit (V3)

$p' = (i + d, j + e, k + f)$ , falls  $j + e > b$  und

ansonsten  $(\text{mod } a)$ ,  $(\text{mod } b)$  und  $(\text{mod } c)$  rechnen.

Hier kann auch sofort  $f = 1$  gesetzt werden, sodass der Kreis  $C = C(a, d; b, e; c, f: p)$  zum Kreis  $C' = C(a, d; b, e; c, 1: p(C'))$  mit  $l(C') = l(C)$  wird. Mit dem Resultat von Satz 1 und  $(\Leftarrow)$  lässt sich die Länge  $l(C')$  von Kreis  $C'$  und somit von Kreis  $C$  leicht ermitteln.

Wegen Satz 1 und  $(\Leftarrow)$  erhält man  $l(C) = l((a, d) \Leftarrow [(b, e) \Leftarrow (c, 1)]) = l((a, d) \Leftarrow (bc, e)) = l((a, d) \Leftarrow (bc', e')) = l((a, d) \Leftarrow (bc', 1))$ , mit  $c' = c/r$ ,  $e' = e/r$  und  $r = g(c, e)$ .

Nochmalige Anwendung von Satz 1 ergibt mit  $s = g(bc', d)$  und  $(bc')' = bc'/s$ ,  $d' = d/s$  den

### Satz 3:

Die Länge  $l(C) = l(a, d; b, e; c, f)$  von Kreis  $C = C(a, d; b, e; c, f: p(C))$  errechnet sich zu

$$l(C) = a(bc')' = abc'/s = abc/rs, \text{ wobei } (bc')' = bc'/s, r = g(c, e) \text{ und } s = g(bc', d) \text{ sind. } \odot \quad (5)$$

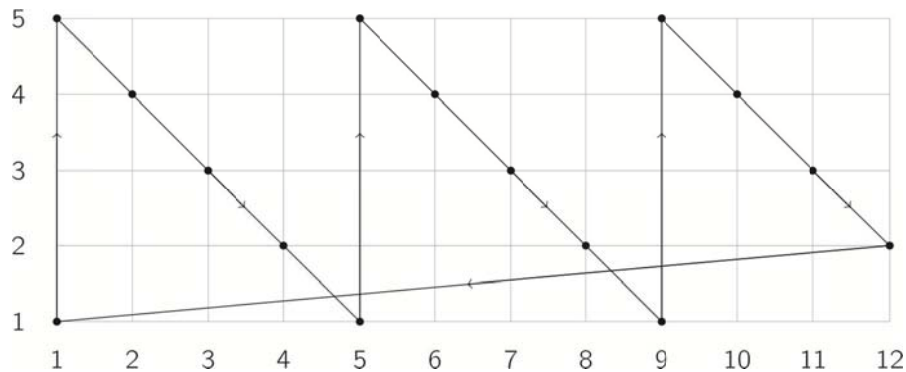


Abb. 3 Kreis  $C(5, 4; 12, 1: p = 11)$ .

### Beispiel 3 (Abb. 3):

Gegeben ist das Gitter  $G(5, 4, 9)$ , Vorschrift V3 mit  $d = 4$ ,  $e = 3$ ,  $f = 4$  und deshalb ein Kreis  $C = C(5, 4; 4, 3; 9, 4: p(C))$ . Die Länge von Kreis  $C$  ist  $l(C) = l((5, 4; 4, 3; 9, 1)) = l((5, 4) \Leftarrow [(4, 3) \Leftarrow (9, 1)])$ . Mit dem Ergebnis von Satz 2 und Beispiel 2 ist  $l((4, 3) \Leftarrow (9, 1)) = l(12, 1)$  und somit ist  $l(C) = l((5, 4) \Leftarrow (12, 1))$ , was schließlich (s. Abb. 3)  $l(C) = l(15, 1) = 15$  ergibt. Die Folge der Gitterpunkte ist:  $p(C) = 111 \rightarrow 511 \rightarrow 441 \rightarrow 332 \rightarrow 223 \rightarrow 114 \rightarrow 514 \rightarrow 444 \rightarrow 335 \rightarrow 226 \rightarrow 117 \rightarrow 517 \rightarrow 447 \rightarrow 338 \rightarrow 229 \rightarrow 111$ .

### Bemerkung 5:

Das Assoziativgesetz für die Verknüpfung „ $\Leftarrow$ “ gilt allgemein nicht. Dazu wählen wir den Kreis von Beispiel 3. Es ist

$$l((5, 4; 4, 3; 9, 1)) = l((5, 4) \Leftarrow [(4, 3) \Leftarrow (9, 1)]) = l((5, 4) \Leftarrow (12, 1)) = l(15, 1) = 15 \text{ und}$$

$$l([(5, 4) \Leftarrow (4, 3)] \Leftarrow (9, 1)) = l((5, 1) \Leftarrow (9, 1)) = l(45, 1) = 45. \text{ Hierbei ist der größte gemeinsame Teiler } g(c = 9, e = 3) = 3 \text{ nicht berücksichtigt.}$$

$$l([(a, d) \Leftarrow (b, e)] \Leftarrow (c, 1)) = l((ab', d') \Leftarrow (c, 1)) \text{ mit } b' = b/g(b, d), d' = d/g(b, d) \text{ und}$$

$$l((ab', d') \Leftarrow (c, 1)) = l(ab'c', d'') = ab'c' \text{ und } c' = c/g(c, d') = c/g(c, d/g(b, d)).$$

$$\text{Also ist } ab'c' = abc/\{g(b, d) \cdot g(c, d/g(b, d))\} = abc/\{g(c \cdot g(b, d), d)\}$$

$$\text{Andererseits ist } l((a, d) \Leftarrow [(b, e) \Leftarrow (c, 1)]) = l((a, d) \Leftarrow (bc^*, e^*)) \text{ und } c^* = c/g(c, e), e^* = e/g(c, e) \text{ und}$$

$$l((a, d) \Leftarrow (bc^*, e^*)) = l(a(bc^*)^*, d^*) = a(bc^*)^*, \text{ wobei } (bc^*)^* = bc^*/g(bc^*, d) \text{ und } d^* = d/g(bc^*, d) \text{ sind.}$$

$$\text{Somit ist } a(bc^*)^* = abc^*/g(bc^*, d) = abc/\{g(c, e) \cdot g(bc/g(c, e), d)\} = abc/g(bc, d \cdot g(c, e)).$$

Das Assoziativgesetz gilt genau dann, wenn  $g(c \cdot g(b, d), d) = g(bc, d \cdot g(c, e))$  ist.

Beispiel 3 ergibt

$$g(c \cdot g(b, d), d) = g(9 \cdot g(4, 4), 4) = 4 \neq 12 = g(4 \cdot 9, 4 \cdot g(9, 3)) = g(bc, d \cdot g(c, e)).$$

**2.3.2)** Startpunkt  $p = (i, j, k)$  wird verbunden mit

$$p' = (i + d, j + e, k + f), \quad (V3^s) \quad (6)$$

wobei  $(\text{mod } a)$ ,  $(\text{mod } b)$  bzw.  $(\text{mod } c)$  gerechnet werde.

Es ist leicht einzusehen, dass für die Länge  $l(C)$  von Kreis  $C = C(\text{GV}: p)$  nur das kleinste gemeinsame Vielfache von  $a$ ,  $b$  und  $c$  in Betracht kommt, also  $l(C) = \text{kgV}(a, b, c)$ .

Denn beginnen wir bei  $(i, j, k)$  so ist nach  $a$  Schritten  $(i', j', k')$ , nach  $b$  Schritten  $(i'', j, k'')$  und nach  $c$  Schritten  $(i''', j''', k)$  jeweils erstmals erreicht. Also kommt für die Anzahl  $l(C)$  der Schritte das  $\text{kgV}(a, b, c)$  als Lösung in Frage.

Damit ist der folgende Satz gezeigt:

Satz 3<sup>s</sup>:

Die Länge  $l(C)$  von Kreis  $C = C(\text{GV}: p)$  nach  $V3'$  in  $G = G(a, b, c)$  errechnet sich zu

$$l(C) = \text{kgV}(a, b, c). \quad \text{☺}$$

**2.3.3)** Startpunkt  $p = (i, j, k)$  wird verbunden mit

$$p' = (i + d, j + e, k), \text{ falls } i + d \pmod{a}, j + e \leq b \text{ bzw.} \quad (V3^*) \quad (7)$$

$$p' = (i + d, j + e, k + f), \text{ falls } i + d \pmod{a}, j + e > b, j + e \pmod{b}, k + f \pmod{c} \text{ sind.}$$

Beginnen wir mit dem Gitterpunkt  $(i, j, k)$ , so erreicht man erstmals den Punkt  $(i, j, k^*)$  wegen  $(V3^*)$  nach genau  $a$  Schritten und den Punkt  $(i^*, j, k)$  wegen  $(V2)$  und  $(V3^*)$  nach genau  $bc'$  Schritten, wobei  $c' = c/g(e, c)$  ist. Damit gilt

Satz 3\*:

$$l(C) = \text{kgV}(ab, bc') = b \cdot \text{kgV}(a, c') \text{ und } c' = c/g(e, c). \quad \text{☺} \quad (7)$$

Beispiel 3\*:

Gegeben sind das Gitter  $G(3, 4, 6)$ , Vorschrift  $V3^*$  mit  $d = 2, e = 3, f = 1$  und damit ein Kreis  $C = C(3, 2; 4, 3; 6, 1: p(C))$ . Die Folge der Gitterpunkte ist:

$$p = 111 \rightarrow 341 \rightarrow 232 \rightarrow 123 \rightarrow 314 \rightarrow 244 \rightarrow 135 \rightarrow 326 \rightarrow 211 \rightarrow 141 \rightarrow 332 \rightarrow 223 \rightarrow 114 \rightarrow 344 \rightarrow 235 \rightarrow 126 \rightarrow 311 \rightarrow 241 \rightarrow 132 \rightarrow 323 \rightarrow 214 \rightarrow 144 \rightarrow 335 \rightarrow 226 \rightarrow 111.$$

Der Kreis  $C$  hat nach Gleichung (7) die Länge  $l(C) = 4 \cdot \text{kgV}(3, 2) = 4 \cdot 6 = 24$ .

### 3) Abschließende Bemerkungen

3.1) Die Anzahl  $\gamma = \gamma(P, C)$  der möglichen Kreise errechnet sich aus der Anzahl  $n(P)$  der Punkte von Menge  $P$  und der Länge  $l(C)$  von einem Kreis  $C$  nach der Formel  $\gamma(P, C) = n(P)/l(C)$ .

Hat Kreis  $C_3 = C_2 \leftarrow C_1$  den Wert  $\gamma_3 = \gamma(P_3, C_3) = 1$ , so sind auch  $\gamma_2 = \gamma(P_2, C_2) = 1$  und  $\gamma_1 = \gamma(P_1, C_1) = 1$ , aber nicht umgekehrt.

Allgemein gilt  $\gamma_3 \geq \gamma_2 \cdot \gamma_1$ , denn  $l(C_3) \leq l(C_2)l(C_1)$ .

3.2) Wie müssen  $a, b, c, d, e$  für Kreis  $C$  gewählt werden, damit  $C$  alle Gitterpunkte von  $P$  durchläuft, also  $\gamma = \gamma(P, C) = 1$  ist? Mit den hier hergeleiteten Formeln für die Länge  $l(C)$  eines Kreises  $C$  ergeben sich nach Vorschrift  $V1: a = a'$ , bzw.  $V2: b = b'$ , bzw.  $V3: r = s = 1$ , bzw.  $V3': abc = \text{kgV}(a, b, c)$ , bzw.  $V3^*: \text{kgV}(a, c') = ac$ .

3.3) Jedem Gitter  $G$  mit Vorschrift  $V$  kann ein gerichteter Graph  $\mathcal{G} = \mathcal{G}(G, V)$  mit  $n = n(G)$  Knotenpunkten zugeordnet werden, der  $\gamma = \gamma(\mathbf{P}, C)$  gerichtete Kreise mit der Länge  $l(C) = n(\mathbf{P}) / \gamma$ . In Beispiel 1 hat Graph  $\mathcal{G}_1$  genau  $\gamma = 2$  gerichtete Kreise der Länge  $l(C) = 3$  als Komponenten, in Beispiel 2 hat  $\mathcal{G}_2$  die Werte  $\gamma = 60$  und  $l(C) = 12$ , sowie in Beispiel 3 sind für  $\mathcal{G}_3$   $\gamma = 12$  und  $l(C) = 15$ .

3.4) Höherdimensionale Fälle können ganz analog behandelt werden. Gegeben sind ein endliches Gitter  $G$  mit Dimension  $\Delta = \Delta(G)$  und Vorschrift  $V\Delta$ , die den Vorschriften  $V1, V2, V3$ , jeweils von links beginnend, entspricht.

#### Beispiel $\Delta$ :

Gegeben sind in  $G_1 = G(5, 4, 9)$  ein Kreis  $C_1 = C(a_1, d_1; b_1, e_1; c_1, f_1; p(C_1)) = C(5, 4; 4, 3; 9, 4; p(C_1))$  und in  $G_2 = G(7, 6)$  ein Kreis  $C_2 = C(a_2, d_2; b_2, e_2; p(C_2)) = C(7, 4; 6, 5; p(C_2))$ . Man betrachte in  $G_3 = G(7, 6, 5, 4, 9)$  den Kreis  $C_3 = C_2 \leftarrow C_1 = C((7, 4; 6, 5; 5, 4; 4, 3; 9, 4; p(C_2)p(C_1)))$ . Dabei bedeutet  $p(C_2)p(C_1)$ , dass die Koordinaten des Startpunktes  $p(C_1)$  an die Koordinaten des Startpunktes  $p(C_2)$  angefügt werden. Mit Satz 3 ist  $l(C_3) = l(7, 4; 6, 5; 15, 1) = l(7, 4; 18, 1) = l(63, 2) = l(63, 1) = 63$ . Für  $h = 1, 2, 3$  ist  $\gamma_h = \gamma(\mathbf{P}_h, C_h)$  die Anzahl der Kreise  $C_h$  im Gitter  $G_h$ :  $\gamma_1 = 12$ ,  $\gamma_2 = 2$  und  $\gamma_3 = 120$ .

Kreis  $C_3 = C((7, 4; 6, 5; 5, 4; 4, 3; 9, 4; p(C_2)p(C_1)))$  kann aus den beiden Kreisen  $C_1 = C(5, 4; 4, 3; 9, 4; p(C_1))$  und  $C_2 = C(7, 4; 6, 5; p(C_2))$ , die jeweils bei  $p(C_1) = 111$  bzw.  $p(C_2) = 11$  beginnen, gefunden werden.

Der Startpunkt  $p_1(C)$  von Kreis  $C$  habe alle Koordinaten 1 und  $p_r(C)$  ist der  $r$ -te Punkt von  $C$ ,  $r = 1, 2, \dots, l(C)$ .

Kreis  $C_1$  hat die Punktfolge:

$p_1(C_1) = 111 \rightarrow 511 \rightarrow 441 \rightarrow 335 \rightarrow 229 \rightarrow 114 \rightarrow 514 \rightarrow 444 \rightarrow 338 \rightarrow 223 \rightarrow 117 \rightarrow 517 \rightarrow 447 \rightarrow 332 \rightarrow 226 = p_{15}(C_1)$ .

Kreis  $C_2$  hat die Punktfolge:

$p_1(C_2) = 11 \rightarrow 51 \rightarrow 26 \rightarrow 66 \rightarrow 35 \rightarrow 75 \rightarrow 44 \rightarrow 13 \rightarrow 53 \rightarrow 22 \rightarrow 62 \rightarrow 31 \rightarrow 71 \rightarrow 46 \rightarrow 15 \rightarrow 55 \rightarrow 24 \rightarrow 64 \rightarrow 33 \rightarrow 73 \rightarrow 42 = p_{21}(C_2)$ .

Mit dem folgenden einfachen Algorithmus kann die Punktfolge für den Kreis  $C_3$  mit Hilfe der Punktfolgen der Kreise  $C_2$  und  $C_1$  gefunden werden:

für  $1 \leq r \leq l(C_3)$ ,  $1 \leq s \leq l(C_2)$  und  $1 \leq t \leq l(C_1)$ , sei  $p_r(C_3) = p_s(C_2)p_t(C_1)$  ein Gitterpunkt von Kreis  $C_3$  und man beginne z. B. mit der Punktfolge von Kreis  $C_2$ .

- Start ( $r = s = t = 1$ ):  $p_1(C_3) = p_1(C_2)p_1(C_1) = 11111$ .

- Schleife ( $2 \leq r \leq l(C_3) - 1$ ):

$p_r(C_3) = p_s(C_2)p_t(C_1)$ , so erhält man entweder

$p_{r+1}(C_3) = p_{s+1}(C_2)p_t(C_1)$ , falls die letzte Koordinate von  $p_s(C_2)$  kleiner oder gleich der letzten Koordinate von  $p_{s+1}(C_2)$ , kurz  $lK[p_s(C_2)] \leq lK[p_{s+1}(C_2)]$  ist, oder

$p_{r+1}(C_3) = p_{s+1}(C_2)p_{t+1}(C_1)$ , falls  $lK[p_s(C_2)] > lK[p_{s+1}(C_2)]$  ist.

- Abbruch ( $r = l(C_3)$ ):  $p_{r+1}(C_3) = p_1(C_3)$ .

Damit ergibt sich für den Kreis  $C_3$  aus den beiden Punktfolgen der Kreise  $C_2$  und  $C_1$  sukzessive die Punktfolge:  $p(C_3) = p_1(C_2)p_1(C_1) = 11111 \rightarrow 51111 \rightarrow 26111 \rightarrow 66111 \rightarrow 35511 \rightarrow 75511 \rightarrow 44441 \rightarrow \dots \rightarrow 42226 = p_{63}(C_3)$ . Hier ist  $l(C_3) = l(C_2)l(C_1)/g(e_2 = 5, 15) = 21 \cdot 15/5 = 63$ .

3.5) Da ein Kreis  $C$  von Gitter  $G$  nach Vorschrift  $V$  eindeutig bestimmt ist, kann auch so argumentiert werden. Kreis  $C$  repräsentiert eine *zyklische Gruppe*  $\mathcal{Z} = \mathcal{Z}(C)$  der Ordnung  $l(C)$ . Mit der Verknüpfung



„ $C_3 = C_2 \Leftarrow C_1$ “ der beiden Kreise  $C_1, C_2$  zum Kreis  $C_3$  des Gitters  $G_3 = G_2 \times G_1$  werden zwei zyklische Gruppen  $\mathcal{L}_1 = \mathcal{L}(C_1)$  und  $\mathcal{L}_2 = \mathcal{L}(C_2)$  in die zyklische Gruppe  $\mathcal{L}_3 = \mathcal{L}(C_3)$  transformiert. Dabei ist zu beachten, dass Kreis  $C_h$  zum Gitter  $G_h$  mit der Punktmenge  $P_h$  gehört ( $h = 1, 2, 3$ ).

Im Beispiel  $\Delta$  haben die zyklischen Gruppen  $\mathcal{L}_1, \mathcal{L}_2$  und  $\mathcal{L}_3$  jeweils die Ordnung  $l(C_1) = 15, l(C_2) = 21$  bzw.  $l(C_3) = l(C_1)l(C_2)/g(e_2, a_1) = 63$ .

3.6) Abschließend noch drei Beispiele mit jeweils linearer Vorschrift  $V2'a, V2'b$  und  $V2'c$ :

Gegeben sind das zweidimensionale Gitter  $G = G(a = 3, b = 4), P = P(a, b) = \{(i, j); 1 \leq i \leq a, 1 \leq j \leq b\}$ , und die drei Vorschriften  $(V2'a), (V2'b)$  und  $(V2'c)$ .

Startpunkt  $p = (i, j)$  wird verbunden mit

$p' = (i + 2, j)$ , falls  $i + 1 \leq 3$ , und mit (V2'a)

$p' = (i + 2, 2j + 1)$  falls  $i + 1 > 3a, i + 1 \pmod{3}$  und  $3j + 1 \pmod{4}$  sind

bzw. mit

$p' = (i + 2, j)$  verbunden, falls  $i + 2 \leq 3$ , und mit (V2'b)

$p' = (i + 2, 3j + 1)$  falls  $i + 2 > 3, i + 2 \pmod{3}$  und  $3j + 1 \pmod{4}$  sind.

bzw. mit

$p' = (2i + 2, 2j + 3)$  falls  $2i + 2 \pmod{3}$  und  $3j + 2 \pmod{4}$  sind. (V2'c)

Jedem Punkt  $p$  von Gitter  $G$  werde ein Knotenpunkt  $v = v(p)$  eines gerichteten Graphen  $\mathcal{G} = (\mathcal{V}, \mathcal{B})$  mit der *Knotenpunktmenge*  $\mathcal{V} = V(\mathcal{G})$  und der *Bogenmenge*  $\mathcal{B} = B(\mathcal{G})$  zugeordnet. Für  $p \rightarrow p'$  ergibt sich in dem gerichteten Graphen  $\mathcal{G}$  somit ein Bogen  $v = v(p) \rightarrow v(p') = v'$  bzw.  $(v, v')$ .

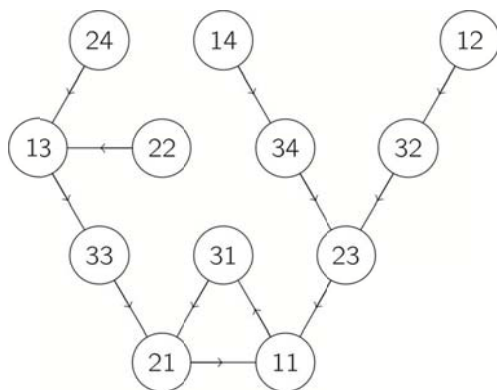


Abb. 4a

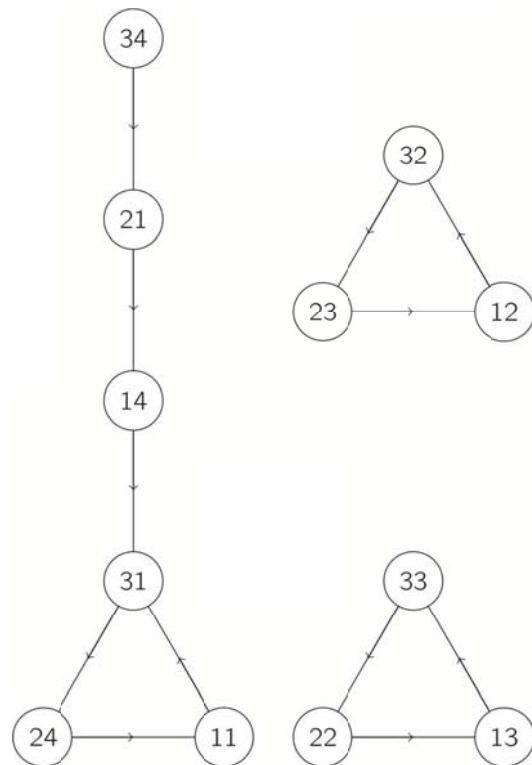


Abb.4b

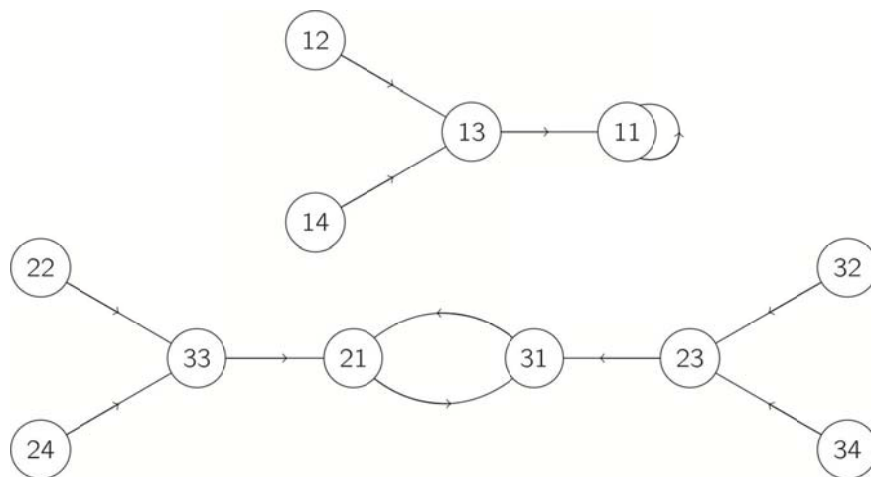


Abb. 4c

Ein Knotenpunkt eines gerichteten Graphen  $\mathcal{G}$  heie *Quelle* von  $\mathcal{G}$ , falls er keinen Vorgnger besitzt. Am Knotenpunkt  $v$  von Graph  $\mathcal{G}$  befindet sich eine *gerichtete Schlinge*, falls mit der vorhandenen Vorschrift  $v \rightarrow v$  vorliegt. In diesem Fall sei Knotenpunkt  $v$  *Senke* von Graph  $\mathcal{G}$ .

In Abb. 4a, b, c sind die gerichteten Graphen  $\mathcal{G}_a$  von (V2'a),  $\mathcal{G}_b$  von (V2'b) und  $\mathcal{G}_c$  von (V2'c) dargestellt.

Whrend  $\mathcal{G}_a$  einen Kreis, vier Quellen und zusammenhngend ist, hat  $\mathcal{G}_b$  drei Kreise, genau eine Quelle „34“ und drei Komponenten. Graph  $\mathcal{G}_c$  hat zwei Komponenten mit insgesamt sechs Quellen und genau einen Zweikreis, der die Knotenpunkte „21“ und „31“ enthlt. Der Knotenpunkt „11“ ist eine Senke von Graph  $\mathcal{G}_c$ .

An dieser Stelle mchte ich Frau Barbara Hamann (TU Ilmenau) fr die sorgfltige Anfertigung der Abbildungen danken.